PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

11-136308

(43) Date of publication of application: 21.05.1999

(51)Int.CI.

H04L 29/08 H04L 29/10 H04M 3/00 H04M 3/42 H04M 11/00

(21)Application number: 09-301886

(71)Applicant:

NEC HOME ELECTRON LTD

NEC CORP

(22)Date of filing:

04.11.1997

(72)Inventor:

ILUY AWIN

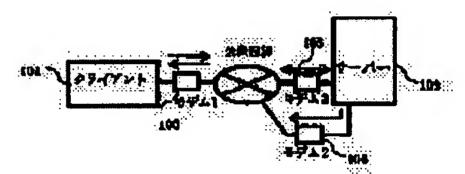
MATSUMOTO HIDEHIRO

(54) ACCESS SYSTEM IN NETWORK

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To allow a server side to present an opportunity for communication by newly connecting a general public circuit, after disconnecting the public circuit once when making an incoming call from a center device an opportunity and forming a data communication transmission line with the center device.

SOLUTION: A client 101 who receives an access request notifies a server 102 that the has received the request for access. The server 102 notifies the client 101 that the client 101 has understood the access request. The server 102 requests a modem 104 to disconnect a line right after notification has been finished. Meanwhile, the client 101 also requests a modem 103 to disconnect a line right after receiving the notification from the server 102. At this time, the connection and a telephone line between the client 101 and the server 102 are in disconnected state. The client 101 instructs the modem 103 to make a call to a modem 105 on the side of the server.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

04.11.1997

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

16.01.2002

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出歐公開母号

特開平11-136308

(43)公開日 平成11年(1999)5月21日

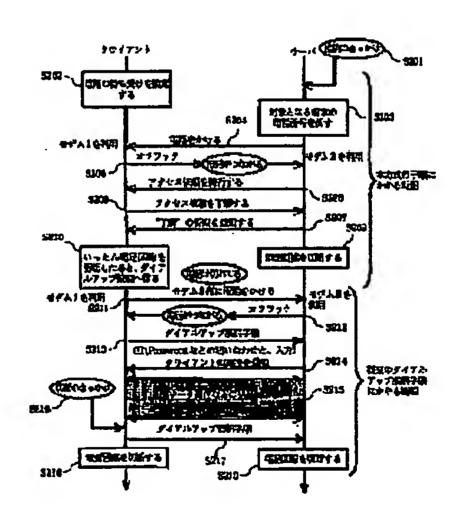
特別配号 /08 /10 /00 /42 /00 3 0 9 特職平9-301838	PI H04L 13/00 307A H04M 3/00 B 3/42 Z 11/00 303 H04L 13/00 309A 審政開東 有 菌泉項の数14 OL (全 21 E
/10 /00 /42 /00 3 0 9	H04M 3/00 B 3/42 Z 11/00 303 H04L 13/00 309A 審査解求 有 請求項の数14 OL (全 21 E
/00 /42 /00 3 0 9	3/42 Z 11/00 303 HO4L 13/00 309A 審査解求 有 菌泉項の数14 OL (全 21 E
/42 /00 3 0 9	11/00 303 HO4L 13/00 309A 審査解求 有 第求項の数14 OL (全 21 E
/00 303	H04L 13/00 309A 審査開来 有 菌泉項の数14 OL (全 21 E
	容弦解求 有 - 商求項の数14 OL (全 21 E
特顧平9-301888	
特顧平9-301886	(71) 出庭人 000001937
	日本租気ホームエレクトロニクス株式会
(22)出頭日 平成9年(1997)11月4日	大阪府大阪市中央区域見一丁目 4 卷24号
	(71) 出遊人 00000-1237
	日本租负株式会社
	東京都強区芝五丁目7
	(72) 発明者 丹羽 林史
	神奈川県川崎市高学区久本三丁目14番1
	日本電気テクノシステム株式会社内
	(72) 発明者 松本 英博
	京京都程区芝五丁目7卷1号 日本電気
	式会社内
	(74)代理人 非理止 岩林 忠 (外4名)

(54) 【発明の名称】 ネットワークにおけるアクセス方式

(57)【要約】

【課題】 公衆回線を利用したデータ伝送経路を用いて、サーバー内にクライアントに送るべき通信データがあり、サーバー独自のタイミングでクライアントへ通信データを送る。

【解決手段】 サーバーは予めクライアントと電話番号が一対となっているテーブルを有し、サーバーはこのテーブルを参照して目的のクライアントへ電話をかける。サーバーはモデム回線がつながった時点で、クライアントからのアクセスを行うようにクライアントへ依頼することを示す識別子を送る。クライアントは依頼を受け取ったことを確認してから、一旦モデム回線を切断し、改めてサーバーに対して発呼し、サーバーへのアクセスを行った上でサーバーから通信データを引き取ることにより、サーバーがクライアントへ送ろうとしていた通信データを受け取る。



【特許請求の顧囲】

【顧水項 】】 複数の端末装置と、公衆回線網を介して 前記複数の独末装置とつながれるセンタ装置とを有し、 前記公衆国趨御上にデータ道信伝送路を形成した上で、 前記複数の蝗末装置間におけるデータ通信を行うネット ワークにおけるアクセス方式において、

1

前記複数の鴟末装置のそれぞれは、前記センタ装置から の着呼をきっかけとして、一旦公衆国領を切断した後改 めて公衆回線の接続を行う手段を有し、故手段によっ て、前記センタ禁還とのデータ通信任送路を形成するこ 16 る任意の端末禁還へのデータ送信要求をきっかけとし とを特敵とするネットワークシステムにおけるアクセス 方式。

【藺水項2】 「複数の端末装置と、公衆回線網を介して 前記複数の鑑末鉄蹬とつながれるセンタ装置とを有し、 前記公衆回線網上にデータ通信伝送路を形成した上で、 前記複数の鑑末装置間におけるデータ通信を行うネット ワークにおけるアクセス方式において、

前記複数の鑑末装置のそれぞれは、前記センタ装置から の着呼と単純な識別子の授受とをきっかけとして、一旦 公衆国根を切断した後改めて公衆国際の接続を行う季段 20 前記模数の端末装置のそれぞれは、 を有し、故手段によって、前記センタ装置とのデータ通 信任送路を形成することを特徴とするネットワークシス テムにおけるアクセス方式。

【簡求項3】 「複数の鑑末装置と、公衆回線網を介して 前記複数の端末鉄匠とつながれるセンタ鉄燈とを有し、 前記公衆回線網上にデータ通信伝送路を形成した上で、 前記複数の過末装置間におけるデータ通信を行うネット ワークにおけるアクセス方式において、

前記複数の端末鉄匠のそれぞれは、前記センタ装置から に所有権があるデータの廃性情報の投受とをきっかけと して、一旦公衆回線を切断した後改めて公衆回線の接続 を行う手段を有し、該手段によって、前記センタ装置と のデータ通信任送路を形成することを特徴とするネット ワークシステムにおけるアクセス方式。

【闘求項4】 複数の端末続置と、公衆回線網を介して 前記複数の鴟末装置とつながれるセンタ装置とを有し、 前記公衆回稷卿上にデータ遺信伝送路を形成した上で、 前記複数の過末装置間におけるデータ通信を行うネット ワークにおけるアクセス方式において、

前記接数の過末装置のそれぞれは、

前記センタ装置からの着呼と、前記センタ装置上に格納 され、かつ追末院屋に所有権があるデータ属性情報を受 け取り、前記データの属性情報の内容と前記過末続置に 固有の任意の条件を比較する手段と、

前記憶末慈匱または利用者がセンタ鉄置とのデータ通信 を行うことを決定することをきっかけとして、一旦公彔 回親を切断した後改めて公衆回規の接続を行う手段とを 有し.

一該手段によって、前記センタ感置とのデータ通信任送路 50 くはセンタ感覚に宮時つながる別の端末感置から発生す

を形成することを特徴とするネットワークシステムにお けるアクセス方式。

【語水項5】 「複数の鑑末鉄畳と、公泉回線網を介して 前記複数の端末続置とつながれるセンタ装置とを有し、 前記公录回線閖上にデータ遺信伝送路を形成した上で、 前記複数の端末鉄畳間におけるデータ通信を行うネット ワークにおけるアクセス方式において、

前記複数の過末装置のそれぞれは、前記センタ装置もし くはセンタ感覺に富時つながる別の端末感覺から発生す て、前記センタ装置から前記追末装置へ発呼する手段を 有し、故手段によって、前記センタ鉄蹬とのデータ通信 伝送路を形成することを特徴とするネットワークンステ ムにおけるアクセス方式。

【期求項6】 「複数の鑑末装置と、公奈回線網を介して 前記模数の端末装置とつながれるセンタ装置とを有し、 前記公录回線網上にデータ通信伝送路を形成した上で、 前記複数の鑑末装置間におけるデータ通信を行うネット ワークにおけるアクセス方式において、

前記センタ装置もしくは前記センタ装置に怠時つながる 別の端末装置から発生する任意の端末装置へのデータ送 **信任送野求をきっかけとして、センタ装置から前記鑑末** 装置へ発呼する手段と、

前記センタ装置もしくは前記センタ装置に怠時つながる 別の端末装置から発生する任意の端末装置へのデータ送 信任送要求をきっかけとして、単純な説別子の授受する 手段とを有し.

前記2つの手段によって、前記センタ装置とのデータ通 の着呼と、前記センタ築置上に格納され、かつ端末装置 39 信任送路を形成することを特徴とするネットワークシス テムにおけるアクセス方式。

> 【詞求項7】 「複数の鑑末続置と、公衆回根網を介して 前記複数の端末続置とつながれるセンタ装置とを有し、 前記公衆回線網上にデータ通信伝送路を形成した上で、 **削記複数の端末装置間におけるデータ通信を行うネット** ワークにおけるアクセス方式において、

前記複数の端末続置のそれぞれは、

前記センタ感還もしくはセンタ感覺に常時つながる別の 雄末装置から発生する任意の趙末装置へのデータ送信要 40 求をきっかけとして、前記センタ藝園から前記端末藝燈 へ発呼する手段と、

前記センタ藝遺上に格納されていてかつ処末英麗に所有 権があるデータの属性情報の授受する手段とを有し、 前記2つの手段によって、前記センタ装置とのデータ通 信伝送路を形成することを特徴とするネットワークシス テムにおけるアクセス方式。

【請求項8】 請求項1に記載のネットワークにおける アクセス方式において、

前記複数の端末装置のそれぞれは、前記センタ装置もし

3

る任意の鎮末装置へのデータ送信要求をきっかけとし て、前記センタ鉄屋から前記憶末装置へ発呼する手段を 有し、前記2つの手段によって、前記センタ英置内に格 納されていてかつ任意の端末装置に所有権のあるデータ を、前記センタ鉄匠の要求により処末装置に移動するこ とを特徴とするネットワークシステムにおけるアクセス 方式.

【藺水項9】 醅水項2に記畝のネットワークにおける アクセス方式において、

前記複数の処末禁煙のぞれぞれは、

前記センタ英麗もしくは前記センタ装置に宮時つながる 別の協定感冒から発生する任意の絶末装置へのデータ送 偉任送要求をきっかけとして、センタ装置から前記鑑末 装置へ発停する手段と、

前記センタ装置もしくは前記センタ装置に常時つながる 別の備末装置から発生する任意の健末装置へのデータ送 信任送要求をきっかけとして、単純な識別子の授受する 手段とを有し、

前記手段によって、前記センタ装置内に格納されていて かつ任意の磐末装置に所有権のあるデータを、前記セン 20 タ装置の要求により端末装置に移動することを特徴とす るネットワークシステムにおけるアクセス方式。

【鹽水項10】 請求項3に記載のネットワークにおけ るアクセス方式において、

前記複数の増末鉄匠のぞれぞれは、

前記センタ装置もしくはセンタ装置に常時つながる別の **端末装置から発生する任意の端末装置へのデータ遺信要** 求をきっかけとして、前記センタ装置から前記端末装置 へ発呼する手段と、

権があるデータの属性情報の授受する手段とを有し、 前記手段によって、前記センタ装置内に格納されていて かつ任意の端末装置に所有権のあるデータを、前記セン タ終證の要求により端末終置に移動することを特徴とす るネットワークシステムにおけるアクセス方式。

【闘求項11】 請求項4に記載のネットワークにおけ るアクセス方式において、

顔記複数の過末装置のそれぞれは、

前記センタ装置もしくはセンタ装置に常時つながる別の **| 求をきっかけとして、前記センタ袋置から前記端末袋置** へ発呼する手段と、

前記センタ装置上に格納されていてかつ過末装置に所有 権があるデータの属性情報の授受する手段とを有し、 前記手段によって、前記センタ裝置内に格納されていて かつ任意の過末統置に所有権のあるデータを、前記セン **ヶ萩園の要求により端末萩園に移動することを特徴とす** るネットワークシステムにおけるアクセス方式。

【韻求項12】 請求項5乃至11のいずれか1項に記

τ.

(3)

前記センタ感過は、前記任意の端末装置への1度目の発 呼が失敗した場合に、予め決められた所定時間間隔をお いて再び前記端末慈匱への若呼を繰り返して行うことを 特徴とするネットワークシステムにおけるアクセス方 式.

4

【請求項13】 請求項12に記畝のネットワークシス テムにおけるアクセス方式において、

前記センケ感覚の前記復数の端末感覚への発呼処理は、 10 時間軸方向に平導化して行われることを特徴とするネッ トワークシステムにおけるアクセス方式。

【韻水項】4】 請求項】2に記畝のネットワークシス テムにおけるアクセス方式において、

前記センタ装置の前記複数の建末装置への発呼処理は、 前記複数の鑑束装置への発呼の頻度が予め決められた条 件を満たすような頻度に閲覧されていることを特徴とす るネットワークシステムにおけるアクセス方式。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、 遠隔地から情報端 宋装置(クライアント)を、電子メールやその僧の電子 情報を書えたり、クアライアントに代わりいくつかの計 算や情報を開処理を行うセンタ遊歴(サーバー)に、自 動車携帯電話などの急線機を利用した接続により、情報 の参照、電子メールの参照、複数の計算や情報参照処理 の代行を依頼するネットワークにおけるアクセス方式に 関する。

【0002】また、本発明は、自動車携帯電話などの無 線機を利用した接続を用いるため、LAN(ローカルエ 前記センタ装置上に格納されていてかつ端末禁置に所有。30、リアネットワーク)で一般的に利用されているような事。 用のデータ伝送経路ではなく、公衆回線を利用したデー ヶ任送経路上でのアクセス方式に関する。

【0003】なお、専用のデータ伝送経路を利用するア クセスシステムにおいては、基本のデータ伝送経路はク ライアントとサーバーとの間では厚に接続された状態に あり、物理的に両者の間でデータは常にやりとりが可能 であるのに対し、公衆国際を利用したデータ伝送経路上 でのアクセスシステムにおいては、冨本のデータ伝送経 路は通常切断された状態にあり、データを授受する直前 **端末鉄置から発生する任意の端末装置へのデータ送信要 40 に、クライアントはサーバーのもつ電話香号を指定して** データ伝送経路をつなぐ (呼を張る) 必要がある。公衆 回線を利用したアクセスシステムでは呼を張った状態に なった上で、初めて物理的にクライアントとサーバーと の間でデータの授受が可能になる。前記公衆国際を利用 して呼を張る手順の中で、電話香号を指定して呼を張る 処理はサーバーがクライアントの電話番号を指定し呼を 張る場合もある。

【0004】本発明は、公衆回線を利用したデータ伝送 経路をクライアントとサーバーとの間で自動的に確立す 一戟のネットワークシステムにおけるアクセス方式におい。50 る方法に関し、このデータ伝送経路の上でデータを授受 (4)

する。ネットワークおけるアクセス方式に関する。 [0005]

【従来の技術】複数のクライアントとつながり、または つなぐための阜陽があり、それぞれのクライアントから 任意のタイミングで接続され、クライアントに要求され た情報またはデータを送僧。またはクライアントから情 親やデータを受け取るサーバーからなる機成を採り、各 ャのクライアントとは公衆回線を利用してデータ伝送経 路を砲立するアクセスシステムにおいては、従来より公 衆回線の接続を必ずクライアント側から行い、クライア 16 ントの接続を許可しクライアントに各種サービスを与え るためにサーバーがクライアントの接続承認を行った。 後、データの受け渡しをする方法(ダイアルアップ接続 方式) がある。

【0008】また、ダイアルアップ接続方式の応用で、 クライアント側の公衆回線接続料金負担を減少させる目 的で、クライアントからサーバーへ呼を張り、サーバー 例からクライアントへ呼を張り直すことを依頼し、一旦 呼を切断した後、再びサーバー側から呼を張った後にク ライアントの認証を行い、その後にデータを受け渡しを 20 する方法(コールバック接続方式)がある(特開平3-88469号公報参照)。

【0007】上述した従来の2つの方法は、どちらも通 **健するきっかけをクライアントが作る点では同じであ** り、公衆回線を使って接続するサーバー(リモート・ア クセス・サーバー:RAS)へ、クライアントからアク セスする方法として広く知られている。また、接続やデ ータの送受信の手順(プロトコル)も既に公開されてい る(例:PPP:ポイントツーポイントプロトコルーR FC1331. RFC= "Request for comment"). クライアントがRASへ接続する方法としては、これま で必ずクライアントに揉破のきっかけをもつことが前提 であった。

[8000]

【発明が解決しようとする課題】上述した従来側のよう に、クライアントがRASへ接続する方法においては、 これまで必ずクライアントに接続のきっかけをもつこと が前提であったため、サーバー主導によるデータ送信要 氽がサーバーによる任意のタイミングで開始できないと いう問題点がある。

【0009】LAN(ローカルエリアネットワーク)な どのようにデータ電送経路が宮に接続状態にあるネット ワーク上におけるサーバーとクライアントとの関係であ れば、サーバー主導によるデータ送信要求も、サーバー による任意のタイミングで開始するととができたが、公 探回部を利用して接続する場合、現在はクライアント側 に接続タイミングの主導をもたせているシステムがほと んどである。

【0010】システム機成上単純な解決方法として、上

もたせることが考えられる。つまり、上述した説明にも けるクライアントとサーバーとの役割を逆転させ、クラ イアントはサーバーからの接続を許可し、サーバーの接 続承認の後、データの受け渡しをする機能をクライアン 上にもたせる方法が従来技術より容易に考えられる。

【① ①11】しかしながらその場合。サーバーからの接 続に対してクライアントで認証するため、クライアント が偽物であっても判別することはできず、そのため、サ ーバー側におけるセキュリティー上の問題が残る。

【0012】また、クライアント上に接続を受け付けて 認証を行うための手段が余計に搭載され、クライアント 上でのメモリやファイルの資源を余計に占有することに なる。特に、クライアントが小型の無線携帯情報端末で あった場合、その資源の占有は大きな損失となる。この ため、クライアントはできるだけ箇単な仕組のみをも ち、セキュリティーを確保した上で上記問題点を解決し なければならない。

【①013】本発明は、上述したような従来の技術に鑑 みてなされたものであって、以下のことを目的とする。 【①①14】第1の目的として、従来利用されているダ イヤルアップ方式を利用し、クライアント/サーバーの 関係を維持したままで、これまでできなかったサーバー 側が通信のきっかけを作ることができる方式を提案す る。つまり、サーバー側で通信を行う要求が発生した時 点で、サーバー側からクライアントに接続するように償 促する方法を提案する。

【0015】第2の目的として、予め登録されたクライ アント毎にサーバーへのアクセス時刻を、サーバー側で 管理して割り当てることができ、これによりサーバー内 30 での資源負荷を平準化する方法を提案する。

【0016】第3の目的として、予め登録されたクライ アントからそれぞれ依頼されていた処理が、サーバー側 で完了したときにクラインアトへ処理結果を引き取りを 要求することが新たにでき、クライアント利用者の操作 性を向上する方法を提案する。

【りり17】第4の目的として、予め登録されたクライ アントに係る外部からのきっかけ(メールの到着など) をもとに、クライアントからのアクセスを要求すること が新たにでき、クライアント利用者の操作性を向上する 40 方法を提案する。

【0018】第5の目的として、予め登録されたケライ アントに係るCPU資源やファイル資源などの各種資源 をサーバー管理のもとに、クライアントに引き取り依頼 することができ、サーバー内の資源節約になる方法を提 寒する。

[0019]

【躑頭を解決するための手段】上記目的を達成するため に本発明は、サーバー内にクライアントへ送るべき遺伝 データがあり、サーバー独自のタイミングでクライアン。 **速した説明におけるクライアント内にサーバーの機能を 50 トへ通信データを送る方法として、サーバーは予めクラ**

(5)

イアントと偽話番号が一対になっているテーブルをも ち、サーバーはこのテーブルを容照して、目的のクライ アントへ母話をかける。サーバーはモデム回根がつなが った時点で、クライアントからのアクセス(例えばPP P接続)を行うようにクライアントへ依頼することを示 **す認別子を送る。クライアントは依頼を受け取ったこと** を確認してから、一旦モデム回根を切断し、改めてサー バーに対して発呼し、サーバーへのアクセスを行った上 でサーバーから通信データを引き取ることにより、サー バーがクライアントへ送ろうとしていた通信データを受 16 01とサーバー102とが1対1で接続されているもの け取ることができる。

【0020】本発明では、サーバーがサーバー内の通信 データを任意のクライアントへ送る道信方法のための手 焼きや手順(手順と手続きを合わせてプロトコルと呼ぶ ことにする)に比べて箇略で、通信量の少ないプロトコ ルを用いてクライアントに簡単な接続依頼を発行し、サ ーバーで決めた任意のタイミングに合わせて、クライア ントが通信データを受け取るための安全で従来から用い ちれているプロトコルを用いてサーバーへ接続する手段 を有する。

【0021】(作用)上記のように構成された本発明に おいては、従来利用されているダイヤルアップ方式を利 用し、クライアント/サーバーの関係を維持したまま で、サーバー側で通信を行う要求が発生した時点で、サ ーバー側かちクライアントに接続するように他促するこ とができる。

【0022】また、予め登録されたクライアント毎にサ ーバーへのアクセス時刻を、サーバー側で管理して割り 当てることができる。

れぞれ依頼されていた処理が、サーバー側で完了したと きにクライアントへ処理結果の引き取りを要求すること ができる。

【0024】また、予め登録されたクライアントに係る 外部からのきっかけ(メール到者など)をもとに、クラ イアントからのアクセスを要求することができる。ま た。予め登録されたクライアントに係るCPU査能やフ ァイル資源などの各種資源をサーバー管理のもとに、ク ライアントに引き取り依頼を出すことができる。 [0025]

【発明の実施の形態】以下に、本発明の実施の形態につ いて図面を参照して説明する。

【0026】図1は、本温明のネットワークにおけるア クセス方式の実施の一形態を示す図であり、(a)はク ライアントとサーバーとが1対1で接続されている例を 示す図、(h)は1つのサーバーに複数のクライアント が接続されている例を示す図である。

【0027】図1(a)においては、説明のためにクラ イアント101とサーバー102とが公录回根を介して 1対1で接続されるように示されているが、通常、クラ 50 の構成の一例を示す図である。

イアント101とはサーバー102とは、図1(b)に 示すように、公衆国根を介して1台のサーバー108に 対して1台以上のクライアント107~113が接続さ れて利用されることが多い。

【0028】このとき、図1(h)において、公衆回線 内に設置されている交換機がスイッチの役割をし、同時 にサーバーと適信を行うのは任意のクライアント 1台 〈倒えばクライアント10?〉となるので、本形態にお . いては、以後、図1(a)に示すようにクライアント1 として説明する。また、サーバー106上に、複数のク ライアントが同時に接続されるための装置が設けられる 場合もあるが、このときもサーバー106内での処理動 作はそれぞれのクライアント毎に独立して動作するた め、上述したように本形態における説明は、図l(a) に示すように、クライアント101とサーバー102と が1対1で接続されているものとして説明する。このこ とは、本発明におけるサーバー102に複数のクライア ントが同時に接続できることを否定するものではない。 20 【0029】図1 (a) において、クライアント101 は、モデム103を利用してデータを音声に変換して公 承回線へ接続している。

【0030】同様に、サーバー102は、モデム105 を利用して音声とデータとの変換を行ってから公衆回線 へ接続している。公衆国際上でクライアント101から の接続とサーバー102からの接続がつなけられたと き、クライアント101とサーバー102との間で通信 が可能になる。

【0031】図1(a)においては、サーバー102が 【0023】また、予め登録されたクライアントからそ 30 2つのモデム104、105を利用しているが、これは 本形態においては、サーバー102で行う処理に応じて モデムを使い分けて説明しているためである。このこと は本発明を発現する上で、サーバー102が利用するモ デムの数が2に限定されるということではなく。サーバ ー102がモデムの利用時間を考慮し、処理毎に発生す るモデム使用要求が衝突しないよう工夫されれば、サー バー102につながるモデムは1つでもよいし3つ以上 でもよい。

> 【0032】また、モデム103~105は、公衆回線 40 を電話などの音声回想を前提としたデータから音声信号 への信号変換装置であるため、公衆国籍がデジタル信号 回線のような音声回線以外の場合には、これに遊した信 号変換装置に置き換えるととができる。例えば、公衆回 銀にISDN (Integrated Services Digital Network) 回席を利用する場合にはターミナルアダプタ(TA)を 利用することが考えられる。

【0033】以下に、クライアント101の構成につい て説明する。

【0034】図2は、図1に示したクライアント101

(6)

【0035】本形態におけるクライアント101歳図2 に示すように、情報処理郎301と、記憶装置307 と、入力装置302と、タイマー303と、電話をかけ る手段304と、電話を切る手段305と、モデム制御

手段305とを有し、これらは全て内部パス308によ りつながり、互いにデータのやりとりを行うことができ る。

【0036】情報処理部301は、記憶変置307内に 格納された動作の手順(プログラム)や各種データを参 照して動作し、入力装置302を介して利用者からの指 10 より、タイマー403は与えられた時間が経過したとき 示により予め用意してあった複数の動作手順を選択する ことができる。

【0037】また、情報処理部301は、タイマー30 3に起動の指示と停止の指示を与えることによって時間 を計ることができる。また、タイマー303に時間情報 を与えて起動を指示することにより、タイマー303は 与えられた時間が経過したときに情報処理部301に対 して割り込みをかけることもできる。さらに、電話をか ける手段304を利用してモデム制御部306へ電話を かけるよう指示を出すことができる。同様に、電話を切 20 ができる。 る手段305を利用してモデム制御部306へ電話回根 を切断するよう指示を出すことができる。

【0038】モデム制御部306は、クライアント10 1からつながるモデム103を制御する。また。モデム 103とデータの受け渡しをするための入/出力バッフ ァと、公衆回線からモデム103へ電話がかかってきた ことを情報処理部3()1へ通知するための割込手段とを 有する。ただしここでクライアント101につながるモ デム1()3がモデムとは別の方式の信号変換装置である に置き換えられる。前記別の方式の信号変換装置に通し た制御部も、モデム制御部306と同様に入/出力バッ ファと割込手段を有することとする。

【0039】記憶装置307には、サーバー102かち クライアント101へ送られてくるアグセス依頼に受け、 応えるためのアクセス依頼手順と、クライアント101 からサーバー102ヘダイアルアップ接続/切断を行う ためのダイアルアップ接続手順と、前記ダイアルアップ 接続手順で利用するiDとPasswordと、実際にサーバー 102との間で受け渡しするための通信データとが格納 40 01との間で受け渡しするための通信データとが予め格 されている。

【0040】以下に、サーバー102の構成について説 明する。

【0041】図3は、図1に示したサーバー102の様 成の一例を示す図である。

【0042】本形態におけるサーバー102は図3に示 すように、情報処理部401と、記憶装置408、40 8と、入力裝置402と、タイマー403と、電話をか ける手段404と、電話を切る手段405と、モデム制

4.1.0によりつながりお互いにデータを授受することが できる。

10

【()()43】情報処理部4()1は、記憶裝置4()8内に 格割された動作の手順(プログラム)や各データを参照 して動作し、入力装置402を介して利用者からの指示 により予め用意してあった複数の動作手順を選択でき る。また、タイマー403に起動の指示と停止の指示を 与えることによって時間を計ることができる。また、タ イマー403に時間情報を与えて起勁を指示することに に情報処理部401に対して割り込みをかけることもで きる。また、電話をかける手段404を利用してモデム 制御部406へ電話をかけるよう指示を出すことができ る。周様に、電話を切る手段4()5を利用してモデム制 御部406へ電話回線を切断するよう指示を出すことが できる。また、電話をかける手段404を利用してモデ ム副副部407へ電話をかけるよう指示を出すことがで きる。同様に、電話を切る手段405を利用してモデム 制御部407へ電話回線を切断するよう指示を出すこと

【0044】モデム制御部406は、サーバー102か ちつながるモデム104を制御し、モデム制御部407 は、サーバー102からつながるモデム105を制御す る。また、モデム制御部408,407は、モデム10 4、105とデータ受け渡しをするための入/出力バッ ファと、公衆国籍かちモデム104、105へ電話がか かってきたことを情報処理部401へ通知するための割 込手段とを有する。ただしここでサーバー102につな がるモデム104、105がモデムとは別の方式の信号 場合には、前記別の方式の信号変換装置に通した調御部 刃 変換装置である場合には、前記別の方式の信号変換装置 に適した制御部に置き換えられる。前記別の方式の信号 変換装置に適した制御部もモデム制御部406、407 と間様に入/出力バッファと割込手段を有することとす **5.**

> 【0045】記憶装置408には、サーバー102かち クライアント101ヘアクセス依頼を送るためのアクセ ス依頼手順と、クライアント101からサーバー102 ヘダイアルアップ接続/切断に応えて接続を許可するた めのダイアルアップ接続手順と、実際にクライアント1 納されている。

【りり46】また、別の記録装置409には、前記ダイ アルアップ接続手順で利用するクライアント母のIDと Passwordと、電話香号を搭削したテーブルが過末情報と して予め置いてある。

【0047】前記追末情報は、サーバー102にダイア ルアップ接続を予め許可したクライアントの数分用意し てあり、情報処理部401は通信を行うクライアント毎 に適宜塩末情報を参照することができる。

御手段408、407とを有し、これらは全て内部バス 50 【0048】図4は、図3に示した記憶装置409に格

納された蝗末情報の概念図を示す図である。

【0049】図5は、送受信データの腐陰情報受信待ち の流れを示すプローチャートである。

【0050】図5に示したアクセス依頼手順は、サーバ ー102とクライアント101との間で交わされる以下 に示す複数の識別子のやりとりの順序を記した「アクセ ス依頼通信手順」と、サーバー102がアクセス依頼を 開始することを通知するための文字列「アクセス依頼族 別子」と、クライアント101がアクセス依頼協別子を 受け取り、後にサーバー102にアクセスすることを了 19 解したことを示す文字列「アクセス伎種応答識別子」 と、サーバー102がクライアント101からアクセス 依頼応答識別子を受け取り、サーバー102がアクセス 依頼のための処理と通信を終了することをクライアント 101へ通知するための文字列「アクセス依頼広誓の受 け取り通知識別子」と、上述した一遍のアクセス依頼処 | 題中に相手から送られた識別子に了解できないことを相 手に通知するための文字列「アクセス依頼手続きの失敗 を示す識別子」とを含む。

一例を示す図である。

【0052】ダイアルアップ接続とは、クライアント1 ○1がサーバー102へ接続し、サーバー102と通信 するためのサーバー102から認証を受け、サーバー1 ①2から通信の許可を受けるためのプロトコルと、クラ イアント101がサーバー102とメールなどの実際の データを授受するためのプロトコルと、ダイアルアップ 接続した通信を終了し切断するためのプロトロルと、こ れらの一連のプロトコルとで使用する複数の識別子を含 む通信のための方法である。

【0053】本形態においては、このダイアルアップ接 続手順を規定するものではなく、従来技術を用いること を前提としている。ここでは、記憶装置307、408 に落めされているダイアルアップ接続手順の内容の一例 として、断阜な内容の例について述べる。

【0054】顧記ダイアルアップ接続手順は、サーバー 102とクライアント101との間で交わされる以下に - 示す複数の識別子とのやりとりの順序を記した「ダイヤ ルアップ接続通信手順」と、クライアント101がダイ アルアップ接続識別子」と、サーバー102がダイアル アップ接続識別子を受け取り、サーバー102が続いて クライアント101へiDの送信を要求するための「i D要求識別子」と、サーバー102がクアイアント10 1 ヘバスワードの送信を要求するための「Passyord要求 満別子」と、サーバー108がクライアント101から 受け取ったIDとPasswordの内容から、クライント10 1を認証するか否かを判断した結果をクライアント10 1へ通知する「ダイアルアップ認証結果通知」と、クラ イアント101がサーバー102に認証された後、クラ 50 テップS203)、電話をかける手段404を介してモ

イアント101がサーバー102とメールなどの実際の データを授受する手順を示す「データ通信順序」と、前 起実際のデータの授受が完了した後にサーバー102と クライアント101との間の通信を終了し回線を接続す るための「ダイアルアップ切断順序」とを含む。

17

[0055]

【実施例】以下に、本発明のプロトコルとクライアント 101とサーバー102の動作及び状態について説明す **5.**

【0056】図7は、図1に示したネットワークにおけ るアクセス方式の動作を説明するための動作概念図であ り、本発明を含めたシステムの動作を、クラインアント 101とサーバー102との間で行われる通信手順(プ ロトコル)と、プロトコルに応じたクライアント101 とサーバー102との状態を示したものである。

【0057】本形態においては、サーバー102内で動 作する電子メール受信プロセスが任意のクライアント1 ① 1 宛の電子メールを他のネットワークから受け取った 場合に、クライアント101がサーバー102に対して 【0051】図8は、ダイアルアップ接続手順の内容の「20」ダイアルアップ接続し、クライアント101がサーバー 102のメール受信プロセスから電子メールを引き取る 動作を開始するように、サーバー102内の本システム にかかるプロセスがクライアント101へ電子メールの **到着を通知し、クライアント101はそれに応じて電子** メールデータを引き取るためにサーバーへ ダイアルアッ プ接続し、電子メールデータを受信し、ダイアルアップ 切断する一連の動作を行うものとする。

> 【0058】クライアント101は、予め電話回線の着 呼ができるようにモデム103などの必要な初期設定を 3D 終えておく(スチップS202)。

【0059】サーバー102において接続のきっかけ (ステップS201)が発生することで本形態の動作が 開治する。

【0060】接続のきっかけ(ステップS201)は、 サーバー102上で動作する別のプロセスによって引き 「起こされるか、サーバー」()2と接続する別の装置で起 こるととが考えられる。本発明においては、この接続の きっかけが何によるかを限定しないが、本形態において は、サーバー102上で動作する電子メール受信プロセ アルアップ接続を開始することを通知するための「ダイー40 スがクライアント101へ渡すように指定された電子メ ールを受け取ったときに、本システムの接続のきっかけ を発生させている。このとき、前記電子メール受信プロ セスは、電子メールを渡すべきクライアントを指定して 接続のきっかけを発生させる。

> 【0061】サーバー102内の本システムにかかるブ ロセスは(これを単に「サーバー102は」と呼ぶ)、 電子メールを渡すべきクライアント(または、対象とな る備末終置)の電話番号を予めクライアントと電話番号 が一対になっているテーブルを参照して見つけ出し(ス

(8)

デム 1 () 4 へ前記電話番号を指定した上で発呼するため の指示を出す(ステップS204)。

13

【0062】一方、クライアント101につながるモデ ム103ではサーバー側から電話がかかってくる。

【0083】クライアントは、モデム103にオフフッ クするように指示し、クライアント側とサーバー側との 間で電話回線をつなぐ(ステップS205)。

【①①64】現在発表されている一般的なモデム同士の プロトコルにより、この後クライアント側モデム103 とサーバー側をデム104との間でネゴシエーション (折衡) が自動で行われ、モデムにつながった複数の計 算機(本形態ではクライアント101とサーバー102 のことを指す) 同士で文字列データの送受信ができるよ うになる。

【0065】この状態で、サーバー102は、クライア ント101ヘアクセス依頼を発行する(ステップS20 6).

【0066】アクセス依頼は、これを受け取ったクライ アント101から、後ほどサーバー102ヘダイアルア ップ接続を行うような依頼を意味する文字列である。 【0067】アクセス依頼を受け取ったクライアント1 ①1は、サーバ102ヘアクセス依頼を了解すること (ステップS208)によって、アクセス依頼を受け取 ったことを通知する。

【0068】サーバー102は、クライアント101が アクセス依頼を了解したことを知ったことを再びクライ アント101に知ちせる(ステップ5207)。

【0069】サーバー102は、この通知終了後直ちに モデム104に対して回線の切断を要求する(ステップ \$209).

【0070】一方、クライアント101もサーバー10 2からの通知(ステップS207)を受け取った後、直 ちにモデム103に対して回憶の切断を要求する(ステ ップ\$210).

【0071】との時点でクライアント101とサーバー 102との間の接続及び電話回線は切れている状態であ

【0072】とれ以降の跡作は、従来のダイアルアップ 接続方法を用いるため、本発明ではこのダイアルアップ 接続の方法を訓閥するものではない。よって、ステップ 40 S211~S219についてはこの限りではなく、PP Pなどのような 1 対のサーバーとクライアントがデータ 通信を行うために必要な認証やデータ保証を実現する従 来のプロトコルが用いられることを前提としている。本 真筋例では説明のために前記PPP接続方法について簡 略化して説明する。

【0073】クライアント101は、モデム103に対 し、サーバー側のモデム105に対して電話をかけるよ うに指示する(ステップS2ll)。

【0074】サーバー102につながるモデム105で 50 【0081】以上のようにして本形態の―連の処理が終

は電話がかかってくる。サーバー102はモデム105 にオフフックするように指示し、クライアント側とサー バー側との間で電話回線をつなぐ(ステップS21 2) 現在発表されている一般的なモデム同士のプロト コルにより、この後クライアント側モデム103とサー バー側モデム105との間でネゴシエーション(折筒) が自動で行われ、モデムにつながった複数の計算権(本 彩憩ではクライアント101とサーバー102のことを 指す)同士で文字列データの送受信ができるようにな 19 5.

【0075】との状態において、クライアント101 は、サーバー102ヘダイアルアップ接続依頼と、サー バー102からクライアント101へはID及びPassing rdの問い合わせと、クライアント101はそれに応える ようにID及びPasswordの入力などの一連のダイアルア ップ接続に関する手続きを行う(S213)。IDとPa sswordの組み合わせがサーバー102で認証されると、 サーバー102はクライアント101へ当該クライアン ト101の駆配結果を通知する(ステップS214)。 20 【0078】この認証結果により正常に認証されなかっ た場合には、クライアント101が正当な接続権を有し ていないということを意味し、この一連の手続きは終了 してしまう。ここではクライアント101は予め正当な 接続権を有していることにし、認証結果の通知(ステッ プS214)は正常に完了したこととして説明を続け

【0077】クライアント101がサーバー102によ って正常に認証された役は、両者の間をPPP通信プロ トコルによって正常にデータの授受を行うことができる 30 (ステップS215)。このとき両者の間で投资される 通信データは、PPP通信プロトコルにより保証されて いる。

【0078】クライアント101がサーバー102かち 電子メールデータの受け取りを行うと、任意のデータ通 信を完了し、利用者が入力装置302を操作するか、タ イマー303により計測された任意の一定時間通信が起 とらなかった場合に、クライアント101はサーバー1 ①2へダイアルアップ切断手段を発行する(ステップS) 217).

【0079】ダイアルアップ切断をサーバー102が許。 可し、続けてクライアント101の情報処理部301は 電話を切る手段305を介してモデム副御部306に回 規切断の指示を与え、サーバー側との回視を切断する (ステップ5218)。

【0080】サーバー側においてもサーバー102はダ イアルアップ切断を許可した後、情報処理部401は電 話を切る手段405を介してモデム副御部407に回線 切断の指示を与え、クライアント側との回根を切断する **(ステップS219)。**

(9)

了するが、本システムはこの―連の処理が終了した後で も異びサーバー側での接続のきっかけ(ステップS20 1) が発生すれば、上記と同様の処理を行うものであ **5.**

【0082】(第1の真餡倒)次に第1の真餡倒につい て、クライアント101の動作の流れを説明する。

【0083】図8は、図2に示したクライアントの動作 の第1の実施例を説明するためのフローチャートであ 3.

【①084】クライアントの動作は装置の初期設定処理 10 を除き、モデム制御部306からの割り込みが入ること によって開始する (ステップS8() 1)。予め、モデム 制御部308にはサーバー側モデム104からの着呼が あった場合に、情報処理部301に割り込みが入るよう に忉剌設定しておく必要がある。

【①085】モデム制御部306からの割り込みによ り、サーバー側からの着呼を知った情報処理部301 は、モデム制御部308に対してオフフックを指示する (ステップS602)。 これにより 発呼したサーバ側の モデム104とクライアント側モデム103との間が公 20 にオンフックを指示する(ステップS613)。 衆国領でつながれる。同時に、前記クライアント側のモ デム103と前記サーバー側のモデム104との間でネ ゴンエーションが行われ、クライアント101とサーバ ー102との間を非同期にて文字列データを用いて通信 できるようになる。

【0086】次に、情報処理部301は、「アクイセス 依頼識別子」の受信を待つ(ステップS602)。

【0087】「アクセス依頼識別子」を受信したら、情 銀処還部301は記憶装置307から「アクセス依頼応 答識別子」を読み、モデム制御部306の出力バッファ 30 へ「アクセス依頼応答識別子」を書き込み、モデム制御 部306は、出力バッファに着き込まれた文字列をサー バー側モデム104に送信し、結果的に情報処理部30 1からサーバー側へ「アクセス依頼応答識別子」を送信 したことになる(ステップS604)。

【0088】情報処理部301は、アクセス依頼応答識 別子を送信した後、サーバー側から「アクセス依賴応答」 の受け取り通知識別子」の受信を待ち(ステップS60 5) 「アクセス依頼応答の受け取り通知識別子」を受 動作させ、電話を切る手段305はモデム制御部306 を通じて外部のモデム103にオンフックするように指 示する。この処理は結果的に情報処理部3() 1 がモデム 103にオンフックを指示し(ステップS606)、モ デム103が回復を切断するように指示している。

【0089】との役、実際には公衆面領上の交換機など が完全に回根を切断するまで数秒かかるため、情報処理 部はこの時間を見越し、次に電話をかける動作を開始す るまでn・特間動作を停める(例えばnは1()秒)。この を出し、n 秒後にタイマー303の割り込みによって通 知を受けてから次の処理に進む。

15

【0090】情報処理部301は、モデム制御部306 の回線切断を確認した後、電話をかける手段304を動 作させ、電話をかける手段304はモデム制御部306 を適じて外部のモデム103にサーバー側モデム105 へ電話をかけるように指示する。この処理は結果的に情 般処理部301がモデム103に電話をかけるように指 示している (ステップS609)。

【0091】以上のようにして電話がつながったとき に、情報処理部301は記憶装置307内のダイアルア ップ接続手順(図9)にしたがって、ダイアルアップ接・ 統(ステップS610)と、データなどの通信(ステッ プS611)処理を行い、 遺信終了後にはダイアルアッ プ切断(ステップS612)する。ここではダイアルア ップ接続手段としてPPP接続手段を利用している。

【()()92】ダイアルアップ切断が終了したち、情報処 **理部301はモデム制御部308に電話回線の切断を指** 示し、これを受けてモデム制御部306はモデム103

【0093】オンファクが実行されると公衆回線上の交 換機で回線が切断され、クライアント101とサーバー 102との間の回復は完全に切断される。ここで情報処 選部301は回線が切断されたことを確認してもよい が、本形態においては特に確認していない。

【0094】クライアント101におけるサーバー側か ちのアクセス依頼による電子メールデータ受信にかかる 一連の処理を終了する(ステップS614)。クライア ント101はこの一連の処理が終了した後でも再びモデ - ムからの割り込み(ステップS601)が発生すれば、 上記と同様の処理を行うものである。

【0095】図10は、図8に示したアクセス依頼識別 子の受信待ち(ステップS603)処理の流れを詳細に 示した図である。

【0096】アクセス依頼識別子の受信待ちが始まると 〈ステップS701〉、情報処理部301はモデム制御 部306の入力バッファを参照する(ステップS70) 2).

【りり97】バッファ内に新しく受信した文字列がある 信したら、情報処理部301は電話を切り手段305を 40 かどうか調べ(ステップS703)」とれがなけらば再 び情報処理部301はモデム制御部306の入力バッフ ァを参照する(ステップS702)。

> 【0098】入方バッファ内に受信文字列があれば、皓 級処理部301は記憶装置307内に予め格納された 「アクセス依頼識別子」と前記文字列とを比較する(ス テップS7041。

> 【①①99】比較の結果が不一致の場合はサーバー側か ちのアクセス要求がなかったものとして、このプロセス は終了(ステップS814)する。

とき、情報処理部301はタイマー303に起助の指示 50 【0100】前記文字列が「アクセス依頼識別子」と一

致する場合には、アクセス依頼識別子の受信待ち(ステ ップS603)処理を完了して次の処理(ステップS6 ()4)へ造む。

<u>1</u>7

【010!】図11は、図8に示したアクセス依頼応答 の受け取り通知識別子の受信待ち(ステップS605) 処理の流れを詳細に示した図である。

【0102】アクセス依頼応答の受け取り通知説別子の 受信待ちが始まると(ステップS801)、精報処理部 301はモデム副御部306の入力バッファを参照する (ステップS802)。

【0103】バッファ内に新しく受信した文字列がある かどうか調べ(ステップS803)。これがなければ再 び情報処理部301はモデム制御部306の入力バッフ ァを参照する(ステップS802)。入力パッファにに 受信文字列があれば、情報処理部301は記憶装置30 7内に予め格納された「アクセス依頼定答の受け取り通 知識別子」と前記文字列とを比較する(ステップS80 4).

【0104】比較の結果が不一致の場合はサーバー側と の通信に異常があると判断して、このプロセスは終了 **(ステップS614)する。**

【0105】前記文字列が「アクセス依頼応答の受け取 り通知識別子」と一致する場合には、アクセス依頼応答。 の受け取り通知識別子の受信待ち(ステップS605) 処理を完了して次の処理(ステップS606)へ進む。

【り106】図12は、図8に示したデータ通信などの 処理(ステップS611)の流れを詳細に示した図であ **5.**

【0107】データ通信などの処理が開始すると(ステ ップS901) 情報処理部301はPPPのプロトコー30 2)。 ルにしたがってデータの送信や受信を行う(ステップS 902).

【0108】とこでは、メールデータの引き取りを行う ために情報処理部301はモデム制御部306を介して メールデータを受信し、記憶装置307内に順次格納す

【0109】通常、PPPプロトコルにしたがってデー タを受信する場合、通信データは任意のデータサイズ毎 に分割され、その単位データ毎に通信中の誤りが発見さ っている。

【0110】データ通信(ステップS902)が始まる ときに、情報処理部301はタイマー303を超勤して おく、データ通信がまとまると情報処理部301はデー タ通信の再開があるかどうかを調べる(ステップS90) 3).

【り111】再開があれば再びデータ通信が行われる。 (スチップS902)。

【0112】再開がないときには次の利用者からの切断 の指示があるかを調べる(ステップS904)。

【①113】切断の指示があった場合には直ちにこのル ーチンを抜ける(ステップS9()8)。

18

特別平11-136308

【①114】切断の指示がなかった場合にはステップS 902で先程起頭させておいたタイマー303を調べて 任意の一定時間経過していないかを関べる。これは公录 回席の利用料金と回越省間を節約するために、予め定め られた一定時間に何も通信がない場合に、回線の接続を 強制的に終了する動作である。

【0115】タイマー303が前記任意の一定時間以内 10 を示していれば、再びデータ通信の再開を調べる処理 (ステップS903)を実行する。

【() 1 1 6 】前記任意の一定時間を越えていた場合には、 このルーチンを終了する(ステップS908)。

【①117】以下に、第1の実施例について、サーバー 102の動作の流れを説明する。

【り118】図13は、図2に示したサーバーの動作の 第1の真施例を説明するためのフローティートである。

【①119】サーバー102の本発明にかかる動作は装 置の初期設定処理を除き、サーバー102上で動作する 20 電子メール受信プロセスがクライアント101へ渡すよ うに指定された電子メールを受け取ったときに、電子メ ール受信プロセスがクライアント101を特定するため の「惴末名」を本発明のプロセスに通知して、本システ ムの接続のきっかけを発生させたことにより開始する **〈ステップS1501)**。

【0120】情報処理部401は電子メール受信プロセ スから受け取った「媼末名」をキーとして記憶装置40 9上に予め格納してある端末情報(図4参照)を参照し て目的の追末の電話番号を得る(ステップS15)

【0121】倒えば、ここで情報処理部401が「鑑末 名」としてクライアントAを受け取った場合、情報処理 部401は端末情報(図4)を参照して電話番号『03 -XXXX-1234~を得ることになる。

【り122】情報処理部401は、クライアントAの電 話番号 "003-XXXX-1234" を指定して、 電 話をかける手段404を動作させ、電話をかける手段4 ①4はモデム制御部406を通じて外部のモデム104 にクライアント側モデム103へ電話をかけるように指 れると再び当該単位データが再送されてくる仕組みにな 40 示する。この処理は結果的に情報処理部401がモデム 104に電話をかけるように指示している(ステップS 1503).

> 【り123】とれにより、発呼したサーバー側のモデム 104とクライアント側モデム103との間が公衆回線 でつながれる。同時に前記クライアント側のモデム10 3と前記サーバー側のモデム1()4との間でネゴンエー ションが行われ、クライアント101とサーバー102 との間を非同期にて文字列データを用いて通信できるよ うになる。

50 【0124】怕報処理部401は、モデム同士がネゴシ

(11)

エーションしている時間(m秒間:倒えばm=10)は 処理を停止する(ステップS1504)。

19

【り125】このとき、情報処理部4り1はタイマー4 () 3に起動の指示を出し、m砂後にタイマー4() 3の割 り込みによって適知を受けてから次の処理へ進む。

【0126】情報処理部401は、モデム制御部406 にネゴシェーションが完了したことを確認(ステップS 1505)した後、情報処理部401は、記憶装置40 8から「アクセス依頼識別子」を読み、モデム副御部4 み、モデム制御部4()6は出力バッファに書き込まれた 文字列をクライアント側をデム!() 3 に送信し、結果的 に情報処理部401からクライアント側へ「アクセス依 頼職別子」を送信したことになる(スチップS150 6).

【 () 127】情報処理部4 () 1 は、アクセス依頼識別を 送信した後、クライアント側から「アクセス依頼応答識 別子」を受信を待つ(ステップS1507)。

【①128】「アクセス依頼応答識別子」を受信した 依頼応答の受け取り通知識別子」を読みモデム副御部4 ()6の出力バッファヘ「アクセス依頼応答の受け取り通 知識別子」を書き込み、モデム制御部408は出力バッ ファに書き込まれた文字列をクライアント側モデム10 3に送信し、結果的に情報処理部401かちクライアン ト側へ「アクセス依頼応答の受け取り通知識別子」を送 信したことになる(ステップS1508)。

【0129】「アクセス依賴応答の受け取り通知識別 子」を送信したら、情報処理部401は電話を切る手段 4.05を動作させ、電話を切る手段4.05はモデム制御 30 部406を通じて外部のモデム104にオンフックする ように指示する。この処理は結果的に情報処理部401 がモデム104にオンフックを指示し(ステップS15 (19)、モデム1(13が回線を切断するように指示して いる。

【0130】以上の一連の処理によりサーバー102に おける電子メール引き取りのためのクライアント101 へのアクセス依頼発行プロセスを終了する(ステップS) 1510).

た後でも、再び前記メール受信プロセスから受信のきっ かけを通知(スチップS1501)されれば、上記と同 様の処理を行うものである。

【り132】ととでサーバー102がアクセス依頼を発 行した宛先のクライアント101は 続けてサーバー1 () 2に対しダイアルアップ接続処理を行うが、このダイ アルアップ接続処理を受けるサーバー102での処理は PPP接続などの従来技術による別のプロセスで行われ る。とれについては本発明の範囲外であるため、とこで は特に説明しない。

20

【0133】図14は、図13に示したアクセス依頼応 答識別子の受信待ち(ステップS1507)処理の流れ を詳細に示した図である。

【①134】アクセス依頼応答識別子の受信待ち(ステ ップS1801)が始まると、情報処理部401はモデ ム副御部406の入力バッファを収照(ステップS18 02) する。

【0135】バッファ内に新しく受信した文字列がある かどうか調べ(ステップS1803)。 これがなければ ○6の出力バッファへ「アクセス依頼識別子」を書き込 10 再び情報処理部40」はモデム制御部406の入力バッ ファを参照(ステップS1802)する。

> 【0136】入力バッファ内に受信文字列があれば、情 銀処理部401は記憶装置408内に予め格納された 「アクセス依頼応答識別子」と前記文字列とを比較(ス テップS1804) する。

【() 137】比較の結果が不一致の場合はクライアント 側からのアクセス要求応答がなかったものとして、この プロセスは終了(ステップS1501)する。前記文字 列が「アクセス依賴応答識別子」と一致する場合には、 ち、情報処理部401は記憶装置408から「アクセス 20 アクセス依頼応警路別子の受信待ち(ステップS150

7) 処理を充了(ステップS1805)して次の処理 (ステップS1508)へ進む。

【() 138】 (第2の真確例) 図15は、図2に示した クライアントの動作の第2の実施例を説明するためのフ ローチャートである。

【り139】第2の真施側は第1の実施例を簡略化した 変形であり、アクセス依頼識別子を使わずにアクセス依 頼を行う方式である。第1の実施例の動作(図8)に示 したステップS603~S605を省略する。

【り140】第2の真施側では「アクセス依頼識別子」 のやりとりを行わない代わりに、クライアント側のモデ ム103に電話がかかってくる(着呼)時には、必ず特 定のサーバー102からの着呼であると決めておくこと により、クライアント101は電話がかかってきたち (ステップS1201) 第1の真脏例と同じ方法によ りモデム103にオンフックを指示し(ステップS12 (12)、その後、直ちにモデム1()3にオフフックを指 示する(ステップS1203)。

【①141】第2の真施例において回席の切断を待つ処 【0131】サーバー102はこの一連の処理が終了し、40、選(ステップS1204)以降の処理は、第1の実施例 (ステップS607~S614)と同様である。

> 【①142】また、第2の実施例はモデム103にかか ってくる着時に対する発番号(電話をかけた装置の番) 号)がクライアント101で認識可能な場合には、「ア クセス依頼識別子」の授受がなくてもサーバー102か ちの若呼であるととが特定できるため、本発明によるシー ステムを実現できる。このときの動作の流れも図15に 示したものと同じである。

【1)143】図16は、図2に示したサーバの動作の第 50 2の実施例を説明するためのフローチャートであり、第

1の実施例を簡略化した変形であり、アクセス依頼強別 子を使わずにアクセス依頼を行う方式である。

21

【0144】第2の実施例において本実施例の開始(ス テップS 1 6 0 1) から、クライアントAの電話番号 "03-XXXX-1224 ~を得て (ステップS 16 (02)、クライアントAへ電話をかけるように指示し (ステップS1803)、モデム104の接続を待って (ステップS1804)からモデム」()4の接続を確認 する(ステップS1605)までの処理は第1の実施例 のサーバー側の処理の流れ(図13)に示したステップ 10 ~S1315)を行い電子メールデータを引き取る。 S1501~S1505と同一である。

【①145】第2の突施団は「アクセス依頼機別子」な どの授受を行わないことを特徴とする第1の真鍮側の変 彩であり、モデム接続を確認(ステップS1605)し た後、直ちにモデム制御部408へ回線の切断を指示 〈ステップS1807〉し、その後プロセス終了(ステ ップS1908) する。 前記モデム調剤部406へ回線 を切断を指示(ステップS1807)方法は第1の実施 例のモデムにオンフックを指示(ステップS1509) する方法と同じである。

【0148】以上一選の処理により、サーバー102に おける電子メール引き取りのためのクライアント101 へのアクセス依頼発行プロセスを終了する(ステップS 1608).

【0147】サーバー102はこの一連の処理が終了し た後でも、再び前記メール受信プロセスから受信のきっ かけを通知(スチップS1601)されれば、上記と同 様の処理を行うものである。

【0148】ここでサーバー102が回越接続した宛先 のクライアント101は、続けてサーバー102に対し 30 ダイアルアップ接続処理を行うが、このダイアルアップ 接続処理を受けるサーバー102での処理はPPP接続 などの従来技術による別のプロセスで行われる。これに ついては本発明の範囲外であるため、ここでは特に説明

【0149】(第3の真能例)図17は、図2に示した クライアントの動作の第3の実施例を説明するためのフ ローチャートである。

【0150】第3の裏施倒は、第1の実施例にさらに級 り通知識則子」の授受の代わりに、「送受債データの層」 性情報」を授受して、クライアント101がダイアルア ップ接続する前に通信データの居住を参照して、サーバ ー102からのアクセス依頼に応えるかどうかを判断す る凶作を付加したものである。ことでクライアント10 1の代わりに、利用者が送受信データの属性情報を参照 してサーバー102からのアクセス依頼に応えるかどう かを判断して、利用者から入力装置302を介してダイ アルアップ接続の指示を受け取ることも考えられる。

【0151】図17の中でクライアント101はアクセ 50 し(ステップS1705)、アクセス依頼識別子の送信

ス族輯応答識別子を送信(ステップS1304)した。 後、送受信データの属性情報を受信待ちずる(ステップ) S1305).

22

【() 152】本実施例において、この送受信データの届 怪情報にはクライアント 101が受け取る予定の電子メ ールの件数およびそれぞれのファイルサイズが記されて おり、クライアント101は予め起録されていた条件に 居性が台致したと判断(ステップS1309)したとき のみ後のダイアルアップ接続処理(ステップS1310

【①153】図5は、送受償データの魔性情報受信待ち の流れを示すフローチャートであり、図17の送受信デー ータの腐性情報の受信待ち(ステップS1305)処題 の流れを詳細に示した図である。

【0154】過受信データの属性情報の受信待ちが始ま ると(ステップS1401)、情報処理部301はモデ ム副副部306の入力バッファを参照する(ステップS 1402).

【0155】バッファ内に新しく受信した文字列がある 20 かどうか調べ(ステップS1403)、これがなければ 再び情報処理部301はモデム制御部306の入力バッ ファを参照する(ステップS1402)。

【0158】入力バッファに似受信文字列があれば、特 報処理部301は記憶装置307内に予め格納された 「送受信データの肩性情報」と前記文字列とを比較する **(ステップS1404)**。

【①157】比較の結果が不一致の場合はサーバー側と の通信に異常があると判断して、このプロセスは終了 (スチップS1315) する。

【り158】前記文字列が「送受信データの居住情報」 と一致する場合には、送受信データの属性情報の受信待 ち(ステップS1405)処理を完了して次の処理(ス テップS1306)へ造む。

【り159】図18は、図2に示したサーバーの動作の 第3の真施例を示すフローティートである。

【り160】第3の真施団は、第1の夷施団にさらに級 飽を付加した変形であり、「アクセス依頼応答の受け取 り通知識別子」の授受の代わりに、「送受信データの属 |住情報||を授受して、クライアント101がダイアルア| 能を付加した変形であり、「アクセス依頼応答の受け取 40 ップ接続する前に通信データの居性を参照して、サーバ ー102からのアクセス依頼に応えるかどうかを判断す る動作を付加することを特徴とした第1の実施側の変形 である。

> 【り161】第3の実施例において、本実施例の開始 (ステップS1701)から、クライアントAの電話香 号 103-XXXX-1234 を得て (ステップS 1 702)、クライアントAへ電話をかけるように指示し (ステップS1703)、モデム104の接続をもって (ステップS1704)からモデム104の接続を確認

24

(ステップS1708)を行った役。アクセス依頼応答 雄別子の受信待ち(ステップS1707)及びアクセス 依頼広答機則子を受信するまでの処理は貧しの実施例の サーバー側の処理の流れ(図13)のステップS150 1~81507と同一である。

23

【0162】情報処理部401はアクセス依頼応答識別 子を受信(ステップS1707)したら、直ちにクライ アント側へ「送受信でデータの居詮信報」を送信(ステ ップS1708)する。本実施例においてこの送受信デ の第子メールの件数およびそれぞれのファイルサイズと し、との情報は予め前記電子メール受信プロセスが本プ ロセスへ接続のきっかけを通知するとき(ステップS) 701)に同時に通知し、本プロセスは記憶領域408 に格納していたものとする。

【3163】クライアント側へ「送受信データの興性情 親」を送信(ステップS1708)とした後直ちにモデ ム制御部408へ回線の切断を指示(ステップS170 9) し、その後プロセスは終了(ステップS1710) テップS1709)方法は第1の真條例のモデムにオン フックを指示 (ステップS1509) する方法と同じで ある。

【0164】以上の一連の処理によりサーバー102に おける電子メール引き取りのためのクライアント101 へのアクセス依頼発行プロセスを終了する(ステップS 1710)サーバー102はこの一直の処理が終了した 後でも、再び前記メール受信プロセスから受信のきっか けを通知(ステップS1701)されれば、上記と同様 の処理を行うものである。

【0165】ここでサーバー102がアクセス依頼を発 行した宛先のクライアント101は、続けてサーバー1 ①2に対しダイアルアップ接続処理を行うが、このダイ アルアップ接続処理を受けるサーバー102での処理は PPP接続などの従来技術による別のプロセスで行われ る。これについては本発明の範囲外であるため、ここで は特に説明しない。

【0166】第4の実施例として、サーバー201がク ライアント101へ電話をかけた(ステップS150) 目的によって使用中でサーバー201からの発呼を受け ちれない場合に、サーバー102内の情報処理部401 はタイマー403を利用して、任意の一定時間経った後 に再びクライアント101のモデム103へ電話をかけ 直すととができる第1の実践例のサーバー102をもつ センタ装置からの著信による接続方式として応用でき る,

【0167】第5の真施円として、サーバー201がク ライアント101へ電話をかけた(ステップS150

目的によって使用中でサーバー201からの発呼を受け られない場合に、サーバー102内の情報処理部401 はタイマー403を利用して、任意の一定時間経った後 に再びクライアント101のモデム103へ電話をかけ 直すことができる第2の実施例にサーバー102をもつ センタ装置からの者信による接続方式として応用でき

【り168】第6の真施団として、サーバー201がク ライアント101へ電話をかけた(ステップS150 ータの周詮情報にはクライアント101が受け取る予定 15 3)ときにクライアント101のモデム103が、別の 目的によって使用中でサーバー201からの発酵を受け ちれない場合に、サーバー102内の情報処理部401 はタイマー403を利用して、任意の一定時間経った後 に再びクライアント101のモデム103へ電話をかけ 直すことができる第3の実施例のサーバー102をもつ センタ装置からの着信による接続方式として応用でき **5.**

【0169】第7の箕施倒として、サーバー201内で 複数のクライアントへのアクセス依頼処理がある単位時 する。前記モデム制御部406へ回線を切断を指示(ス 20 間に集中して発生し輻射のような状態になったとき、サ ーパー102の情報処理部401は、同一クライアント への再発呼処理が偏ちないように対象となる複数のクラ イアントの間で処理順序を整理し、あるクライアントA への発呼がつながらなかった場合の次の発呼までの時間 を、別のクライアントBへの発呼に当てるなどして、サ ーバー内での鉄置資源負荷を平準化することができる第 4の実施例のサーバー102をもつセンタ装置からの着 信による接続方式とし応用できる。

> 【0170】第8の真施側として、サーバー201内で 30 複数のクライアントへのアクセス依頼処理がある単位時 間に集中して発生し輻輳のような状態になったとき、サ ーバー102の情報処理部401は、同一クライアント への再発呼処理が偏ちないように対象となる複数のクラ イアントの間で処理順序を整理し、あるクライアントA への発呼がつながらなかった場合の次の発呼までの時間 を、別のクライアントBへの発呼に当てるなどして、サ ーバー内での装置資源負荷を平準化することができる第 5の実施例のサーバー102をもつセンタ英置からの音 **信による接続方式とし応用できる。**

3) ときにクライアント101のモデム103が、別の 40 【0171】第9の実施例として、サーバー201内で 複数のクライアントへのアクセス依頼処理がある単位時 間に集中して発生し輻輳のような状態になったとき、サ ーバー102の情報処理部401は、同一クライアント への再発呼処理が偏らないように対象となる複数のクラ イアントの間で処理順序を整理し、あるクライアントA への発呼がつながらなかった場合の次の発呼までの時間 を、別のクライアントBへの発呼に当てることと、クラ イアントムへの発呼を疑り返す時間間隔を動的に拡げる ことを行い、サーバー内での装置資源負荷を平準化する 3) ときにクライアント101のモデム103が、別の 50 ことができる第6の実施団のサーバー102をもつセン

夕鉄置からの着信による接続方式とし応用できる。

25

【0172】第10の真顔倒として、特定のクライアン 上からの電子メールデータの引き取りが溜るか、特定の クライアントへ着信する電子メールが他のクライアント よりも大きいなどの理由でサーバー2()1内に複数のク ライアントへの電子メールデータが滞留し、記憶装置な どの鉄置資額が逼迫するような状態になったとき、サー バー102の信報処理部401は、該当するクライアン トAへ対して他のクライアントよりアクセス依頼の送信 の引き取り要求回数を増やすことによりサーバー内の記 録執題の占有量を部約することができる第4の実施例の サーバー102をもつセンタ装置からの着信による接続 方式として応用できる。

【0173】第11の真鍮倒として、特定のクライアン トからの電子メールデータの引き取りが溜るか、特定の クライアントへ着信する電子メールが他のクライアント よりも大きいなどの題由で、サーバー201内に複数の - クライアントへの電子メールデータが瀟溜し、記憶装置 などの装置省額が通迫するような状態になったとき、サー29 ーバー102の情報処理部401は、該当するクライア ントAへ対して他のクライアントよりアクセス依頼の送 信頼度を高く設定し、クライアントAによるメールデー タの引き取り要求回数を増やすことによりサーバー内の 記録装置の占有量を節約することができる第5の実施例 のサーバー102をもつセンタ装置からの着信による接 **続方式として応用できる。**

【①174】第12の真確例として、特定のクライアン トからの電子メールデータの引き取りが滞るか、特定の クライアントへ着信する電子メールが他のクライアント 30 よりも大きいなどの題由で、サーバー201内に複数の クライアントへの電子メールデータが滞留し、記憶装置 などの装置資源が逼迫するような状態になったとき、サ ーバー102の情報処理部401は、該当するクライア ントAへ対して他のクライアントよりアクセス依頼の送 信領度を高く設定し、クライアントAによるメールデー タの引き取り要求回数を増やすことによりサーバー内の 記録装置の占有量を節約することができる第6の実施例 のサーバー102をもつセンタ装置からの着信による接 **税方式として広用できる。**

$\{0175\}$

【発明の効果】本発明は、以上説明したように構成され ているので、以下に記載するような効果を奏する。

【0176】(1)本発明の方式を用いたクライアント **/サーバーシステムを用いると、登録されたクライアン 卜毎にサーバーへのアクセス時刻を、サーバー側で管理** して割り当てるととができるため、サーバー内での資源 負荷を平準化することができる。

【0177】(2)本発明の方式を用いたクライアント /サーバーシステムを用いると、登録されたクライアン 50 説明するためのプローチャートである。

トからそれぞれ依頼されていた処理が、サーバー側で完 了したときにクライアントへ処理結果の引き取りを通知 することが新たにできるようになる。

26

特関平11-136308

【0178】(3)本発明の方式を用いたクライアント /サーバーシステムを用いると、登録されたクライアン 上に関わる外部からのきっかけ(メールの到者など)を もとに、クライアントからのアクセスを要求すること が、新たにできる。

【() 179】(4) 本発明の方式を用いたクライアント 朝度を高く設定し、クライアントAによるメールデータ 16 /サーバーシステムを用いると、登録されたクライアン トに関わるファイル資源などのリソースをサーバー管理 のもとに、クライアントから引き取り依頼を出すことが でき、サーバー内の資源節約を図ることができる。 【図面の館単な説明】

> 【図1】本発明のネットワークにおけるアクセス方式の |英能の一形態を示す図であり、(a) はクライアントと サーバーとが1対1で接続されている例を示す図。

> (b) は1つのサーバーに複数のクライアントが接続さ れている例を示す図である。

【図2】図1に示したクライアントの構成の一例を示す 図である。

【図3】図1に示したサーバーの構成の一例を示す図で ある。

【図4】図3に示した記憶装置に格納された總末情報の 概念図を示す図である。

【図5】送受信データの属性情報受信待ちの流れを示す フローチャートである。

【図6】図6は、ダイアルアップ接続手順の内容の一例 を示す図である。

【図?】図1に示したネットワークにおけるアクセス方 式の動作を説明するための動作概念図である。

【図8】図2に示したクライアントの動作の第1の真施 例を説明するためのフローチャートである。

【図9】ダイアルアップ接続手順の内容を示す図であ

【図10】図8に示したアクセス依頼識別子の受信待ち 処理の淹れを詳細に示した図である。

【図11】図8に示したアクセス依頼応答の受け取り通 知識別子の受信待ち処理の流れを詳細に示した図であ 40 S,

【図12】図8に示したデータ通信などの処理の流れを 詳細に示した図である。

【図13】図2に示したサーバーの動作の第1の実施例 を説明するためのフローチャートである。

【図14】図13に示したアクセス依頼応答識別子の受 信待ち処理の流れを詳細に示した図である。

【図15】図2に示したクライアントの動作の第2の真 施門を説明するためのフローチャートである。

【図16】図2に示したサーバの動作の質2の実組例を

(15)

特闘平11-136308

28

27

【図17】図2に示したクライアントの動作の第3の実

施門を説明するためのフローチャートである。 【図18】図2に示したサーバーの動作の第3の実施例

を示すフローチャートである。

【符号の説明】

101.107~113 クライアント(蟾末鉄屋)

102.106 サーバー (センタ鉄屋)

103~105 474

*301,401 情報処理部

302,402 入力禁圍

303,403 タイマー 304,404 電話をかける手段

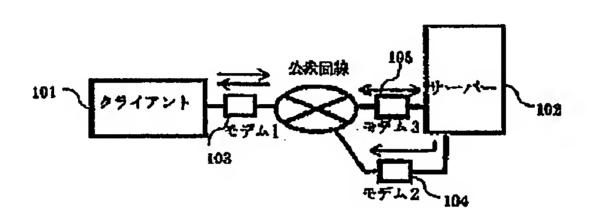
305,405 電話を切る手段

306,406,407 モデム制御部

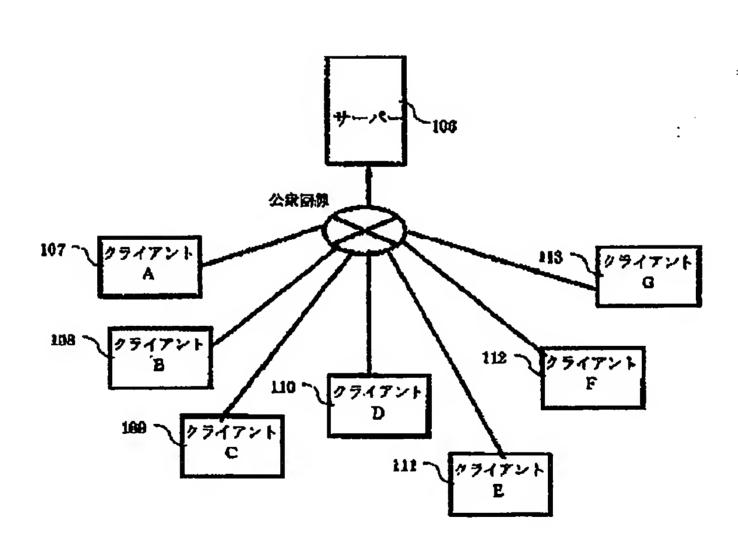
307,408.409 記憶装置

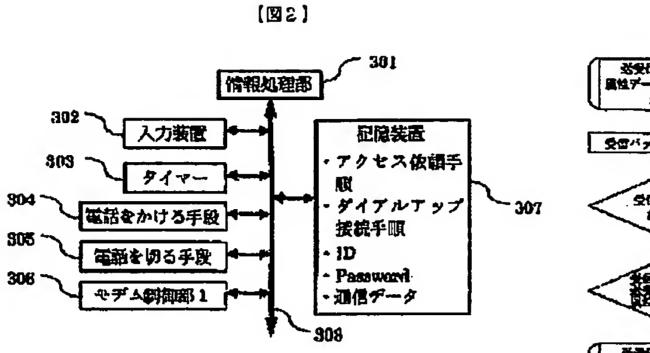
*

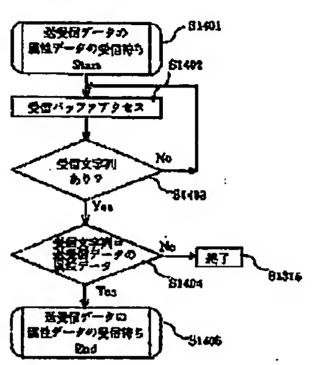
【図1】



(a)







[25]

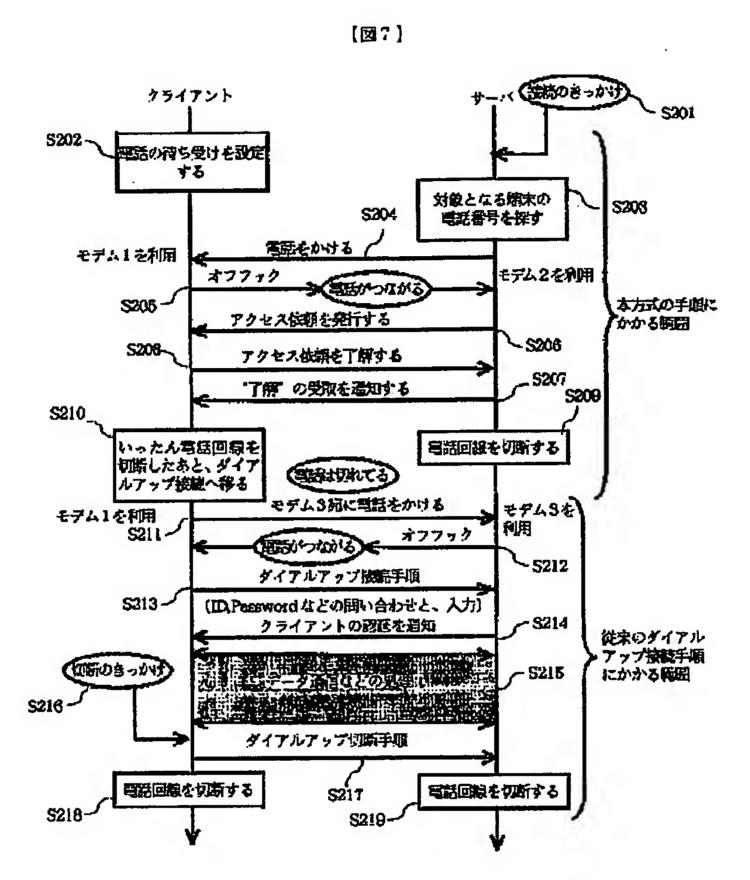
【図3】 馆報処理部 入力装置 記憶装置 ・アクセス依頼手 408 タイマー 404 ~ ダイアルアップ 電話をかける手段 接続手段 405 --通信データ 電話を切る手段 40G ~ 記憶裝置2 モデム制御部2 (端末情報) 407 ~ モデル制御部3 ·電話番号 · ID · Paseword 410~

[図4] [図6]

精氣名	ID	Password	70789
クライアントム	ABC: 234	TRAST	DE I-XXXX-135
チライアント B	TRYRASE	Abear	0423-XX-987
クライナントC	HHG = 587	\$8785	03-XXXX-466
ナタイアントワ	XCV0028	QWIIG	047-XXX-224
チタイアントア	TUY0002	STUS	09-XXXX-456
クライナントリ	PP78114		965-XXXX-860
		T	

アクセス依領手順の内容
アクセス依頼通信順字
アクセス依頼戦別子
アクセス依頼応答識別子
アクセス依頼応答の受け取り遺知識別子
アクセス依頼手続きの失敗を示す識別子

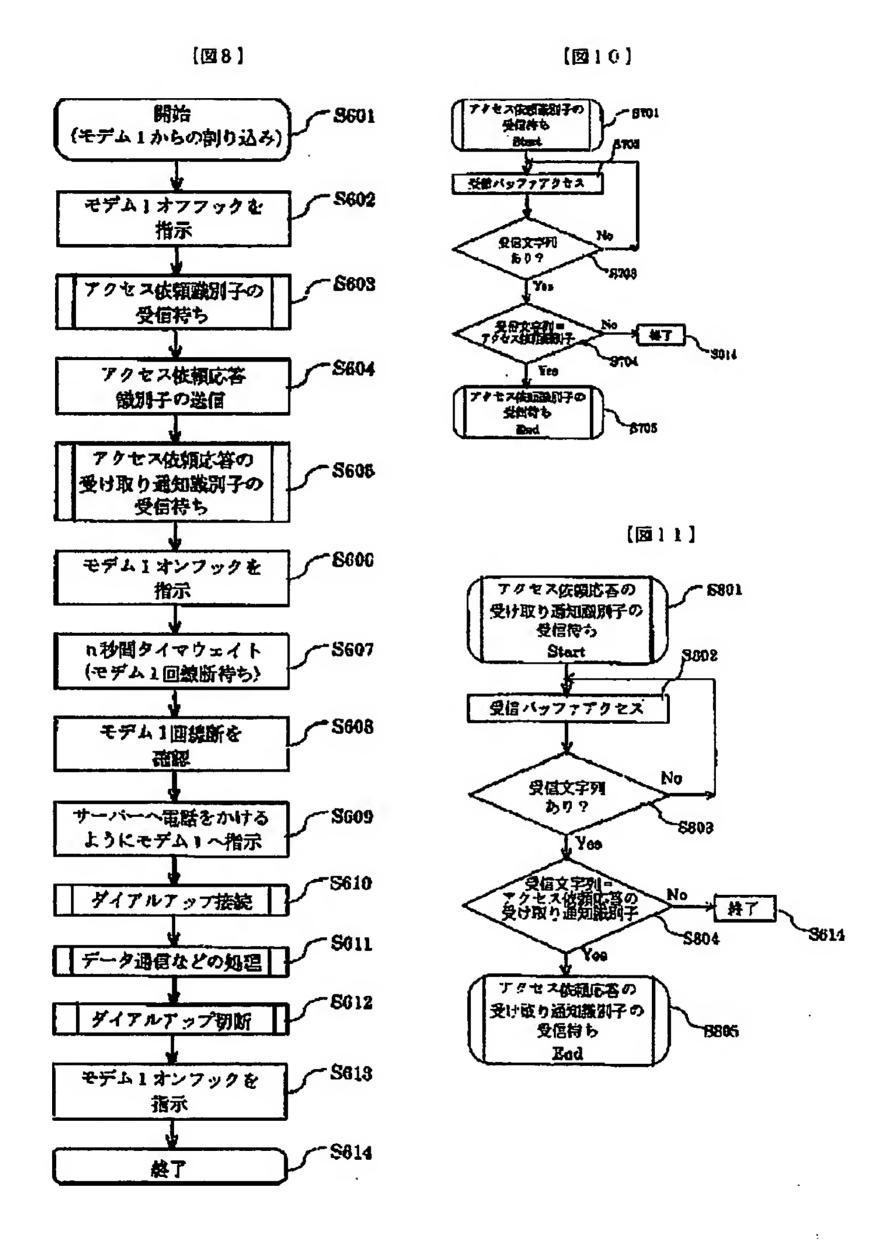
(17)

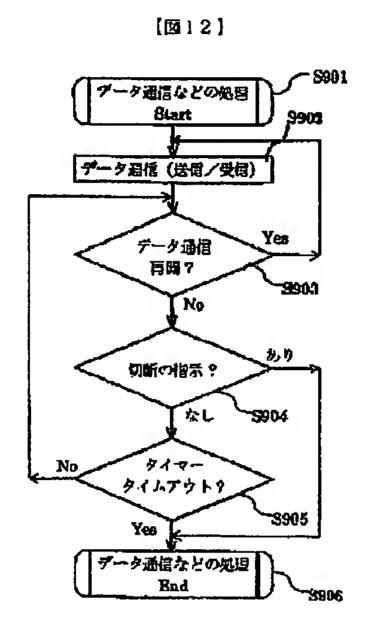


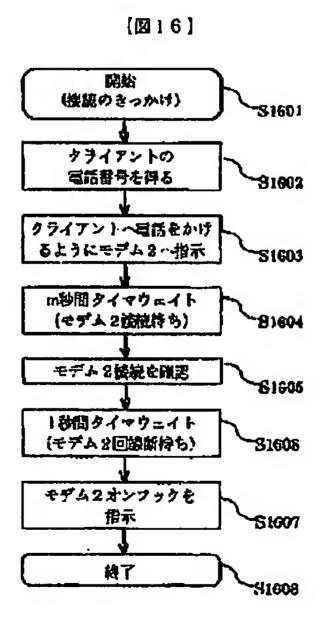
[29]

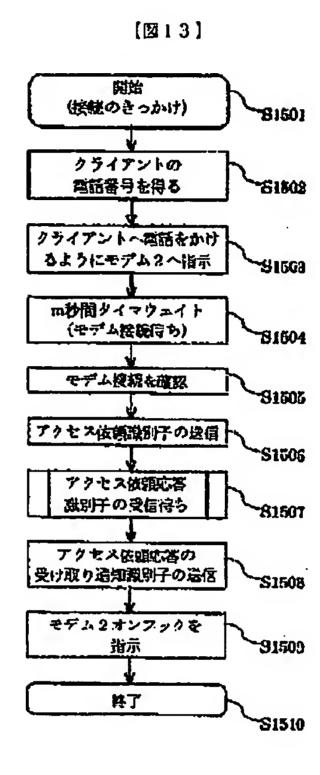
ダイアルアップ接続手順の内容
ダイアルアップ鉄統選信順序
ダイアルアップ快校歌別子
D·曼尔藏别子
Password要求體別子
ダイアルアップ語話結果選知
データ通信関序
ダイアルアップ切断順序

(18)

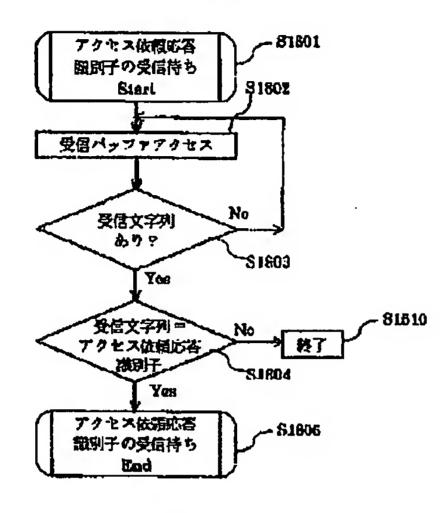




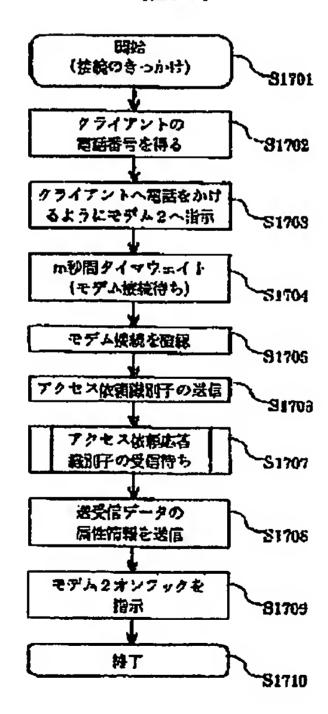




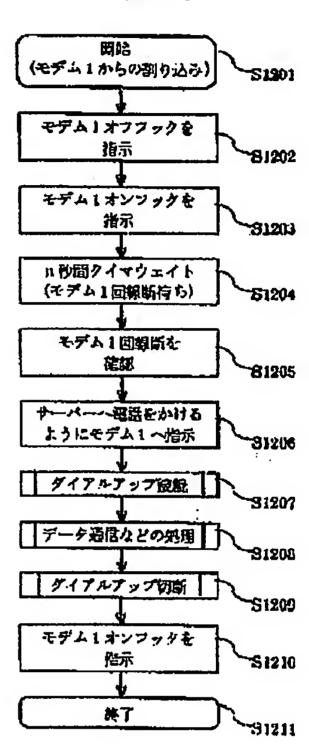




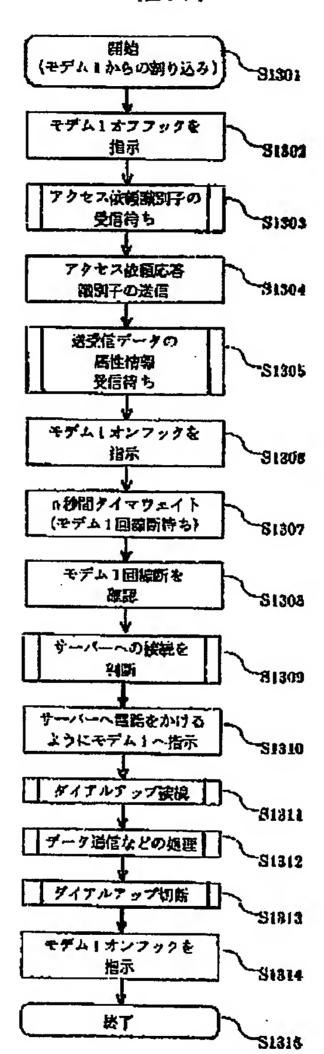
【図18】



[図15]



【図17】



This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

BLACK BORDERS

IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES

FADED TEXT OR DRAWING

BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING

SKEWED/SLANTED IMAGES

COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS

GRAY SCALE DOCUMENTS

LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT

REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY

OTHER:

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.